

## 7. Übungsblatt

Abgabe: Montag, 8.12.2008, vor der Übung

Dieses Blatt ist das letzte der ersten Semesterhälfte.

### Aufgabe 24

8 Punkte

Sei  $G = (V, E)$  ein ungerichteter zusammenhängender Graph mit Kantengewichten  $c_e \geq 0 \forall e \in E$ . Eine *Partition*  $P$  von  $G$  ist eine Aufteilung von  $V$  in Mengen  $P_1, P_2, \dots$  mit  $\cap_i P_i = \emptyset$  und  $V = \cup_i P_i$ . Definiere  $E(P) := \{(u, v) \in E : u \in P_i, v \in P_j, i \neq j\}$ . Bezeichne  $\kappa(P)$  die Anzahl der Zusammenhangskomponenten von  $(V, E \setminus E(P))$ .

Betrachte folgendes LP:

$$\begin{array}{ll} \min & c^\top x \\ \text{s.t.} & \sum_{e \in E(P)} x_e \geq \kappa(P) - 1 \quad \forall P \text{ Partition von } G \\ & x_e \geq 0 \quad \forall e \in E \end{array}$$

- Zeigt, dass der Kantenzinidenzvektor jedes spannenden Baums von  $G$  eine zulässige Lösung des LP ist.
- Stellt das duale LP auf und nimmt an, das Problem würde mit dem primal-dualen Algorithmus gelöst. Beschreibt das resultierende Vorgehen möglichst kompakt als Graphenalgorithmus auf  $G$ .
- Folgert, dass der Kantenzinidenzvektor jedes MST auch eine Optimallösung des LP ist.

### Aufgabe 25

6 Punkte

In einem komplizierten Versuchsaufbau wird eine Größe  $y$  in Abhängigkeit eines Parameters  $x$  gemessen. Folgende  $n$  Messpunkte  $(x_i, y_i)$  wurden beobachtet:

$x_i$	0.0	0.5	1.0	1.5	1.9	2.5	3.0	3.5	4.0	4.5	5.0	5.5	6.0	6.6	7.0	7.6	8.5	9.0	10.0
$y_i$	1.0	0.9	0.7	1.5	2.0	2.4	3.2	2.0	2.7	3.5	1.0	4.0	3.6	2.7	5.7	4.6	6.0	6.8	7.3

Es besteht die Vermutung, dass sich  $y$  durch eine lineare oder quadratische Funktion von  $x$  näherungsweise berechnen lässt. Verwendet *ZIMPL* und *CPLEX*, um

- ein lineares Polynom  $p_1^\circ(x)$ , so dass die durchschnittliche Abweichung  $\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n |y_i - p_1^\circ(x_i)|$  der Messwerte minimal ist,
- ein lineares Polynom  $p_1^{\max}(x)$ , so dass die maximale Abweichung  $\max_{i=1, \dots, n} |y_i - p_1^{\max}(x_i)|$  der Messwerte minimal ist,
- ein quadratisches Polynom  $p_2^\circ(x)$ , so dass die durchschnittliche Abweichung  $\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n |y_i - p_2^\circ(x_i)|$  der Messwerte minimal ist, und
- ein quadratisches Polynom  $p_2^{\max}(x)$ , so dass die maximale Abweichung  $\max_{i=1, \dots, n} |y_i - p_2^{\max}(x_i)|$  der Messwerte minimal ist,

zu berechnen.

Schickt *ZIMPL*-Dateien und *CPLEX*-Log bis zum Abgabetermin an [klimm@math.tu-berlin.de](mailto:klimm@math.tu-berlin.de).

**Aufgabe 26****6 Punkte**

Sei  $(G, u, b, c)$  eine Instanz des kostenminimalen Flussproblems und  $\min c^\top x : Ax = b, 0 \leq x \leq u$  das zugehörige lineare Programm wie in der UE vom 1.12., d.h. sei  $A$  aus der Knoten-Kanten-Inzidenzmatrix von  $G$  durch Streichung einer Zeile entstanden.

- (a) Zeigt:  $T$  spannender Baum für  $G \iff B := \{j : j \in E(T)\}$  ist Basis von  $A$ .
- (b) Beschreibt, wie sich die zur Basislösung des LP gehörende zulässige Lösung von  $(G, u, b, c)$  in den verschiedenen Fällen verändert, die bei einer Pivotoperation im Simplex-Algorithmus mit oberen Schranken auftreten können.